METHOD FOR INSPECTING ON-VEHICLE CONTROL UNIT

Patent number:

JP2001202129

Publication date:

2001-07-27

Inventor:

NAKAYAMA KIYONARI; KAMIYA KENJI

Applicant:

DENSO CORP

Classification:

- international:

G05B23/02; F02D45/00; G06F11/10; G06F12/16

- european:

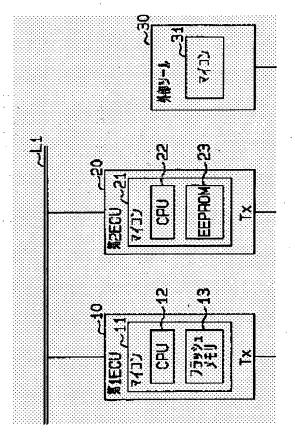
Application number: JP20000012802 20000121

Priority number(s):

Abstract of JP2001202129

PROBLEM TO BE SOLVED: To correctly inspect an onvehicle control unit and to prevent the unit from being illegally modified.

SOLUTION: First and second ECUs 10, 20 are mutually connected so as to be communicated with each other through a multiplex communication line L1 and an external tool 30 is connected to respective ECUs 10, 20 through a serial communication line L2. In the decision of (inspecting) the corresponding/ falseness of the 1st ECU 10, the external tool 30 sends transmission data including a sum value calculation command to respective ECUs 10, 20 through the line L2. The 1st ECU 10 receives the sum value calculation command, calculates the sum value of data stored in a flash memory 13 and transmits the sum value to the 2nd ECU 20 through the line L1. The 2nd ECU 20 compares and decides the received sum value with a true sum value and transmits the decided result to the tool 30 through the line L2. Whether the 1st ECU 10 is a normal ECU or a false ECU is decided on the basis of the decision result.



THIS PAGE BLANK (USPTO)

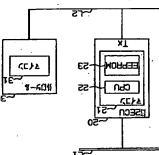
(11)特許出因公司委号

				-	(63)公司	柴 〇 平	待開2001—202129 (P2001—202129A) 平成13年7月27日(2001.7	特朗2001—202129 (P2001—202129A) (8)公問日 平成13年7月27日(2001.7.27)	
(51) Int.C.		こ別田中		ΡI			4	f-7-1 (\$4)	
G05B	20/82	802		G 0 5 B	B 23/02		302K	3D026	
F 0 2 D	45/00	376		F 0 2D	D 45/00		376P	36084	
G06F	11/10	310		G06F	F 11/10		310B	5B001	
	12/16	320		•	12/16		320B	5B018	
/ B60R	20/91	999		B 6 0	B 6 0 R 16/02		665P	5H223	•
			CHECK :	本の本	部を限の最7	0 0	全9月	级河际城人	

				ı
(21) 田(江)	(#E2000-12802(P2000-12802)	(71) 出场人 60004260	000004260	
•			存其会社デンシー	
(22) 出口日	平成12年1月21日(2000.1.21)		的名词复数形式 化二甲二甲基甲基甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲甲	
		(72) 整整指	中心、政体	
			公包以为各市国和印1丁目1年始 株式会	
			サデンシーを	
•		(72) 宏明治	44 55	
		-	公包以公谷市园谷可1丁目1 帮地 核对金	e.
			社デンソー内	
		(74) (FELY	100068755	
		•	弁理士 風田 協宜 (外1名)	
			,	
			は今日に依く	v

は公置にコニットの役割が来 [54] [発数の名称] 【図図】 卓徳観御ユニットを正しく複在し、ひいては不 正改造の防止を図る。

0, 20に送層する。第1ECU10では、サム値算 値を口出し、その後、そのサム値を多量過信機と1を介 出指令を受けてフラッシュメモリ13内のデータのサム **枯果をシリアル過回億1.2を介して外部ツール30に送** 【俘決手段】第1及び第2mCU10,20は多盟通信 貸し1を介して相互に過信可能に接続され、 外部ツール 回する。この判定結果により、第1.BCU10が正規B 30はシリアル辺回倒し2を介して各ECU10,20 含む送伯データをシリアル過信線L2を介して各BCU 受信したサム値と其のサム伍とを比欧判定し、その判定 に際し、外部ツール30では先ず、サム値の算出指令を に接続されている。第1mCU10の正偽判定(被查) して第280020に送信する。第280020では、 CUか偽ECUかが判断される。



CPU ζΕζΣ

請求項1】チェックサムの対象となるメモリを備える 第1の制御ユニットと、それとは別の第2の制御ユニッ 、とを償え、前記第1の制御ユニットのメモリについて データのサム値を求め、散サム値により当数第1の制剤 ユニットを検査する単微制御ユニットの検査方法におい 特許部次の範囲

サム値の耳出指令を外部ツールから第1の制御ユニット へ送信する第1のステップと、

第1の制御ユニット内のメモリのサム値を貸出し、駁算 出したサム値を第2の制御ユニットに送信する第2のス

デップグ

第2の制御ユニットにおいて受信したサム値を予め用窓 の制御ユニットを検査する第3のステップと、

された真のサム値と比較し、その比較判定の結果から第

1記検査結果を外部ツールに送信する第4のステップ

からなることを特徴とする単位制御ユニットの検査方

「節枚項2】第1の制御ユニット内のメモリは、観気的 に督き換え可能な不抑発性メモリである請求項1に記載 の単裁制御ユニットの検査方法。 「精水項3】 前記第2のステップでは、外部ツールが接 0節倒ユニットから第2の節御ユニットへサム値を送信 rる酢水項1又は2に配載の車鉱制御ユニットの検査方 **究される通信線とは異なる別の通信経路を用いて、第1**

所定の応答特ち時間以内に受信した受信データを無効と - る親永頃1~3の向れかに記数の単数短倒ユニットの 「請求項4】外部ツールは、サム値算出指令の送間後、

「耐水項5】 第2の制御ユニットは、外部ツールがサム 1算出指令を送信した後、所定の制限時間以内に第1の の樹御ユニットが不正である旨のコード情報を自身の不 **御ユニットからサム値が送信されない場合、当該第1** 1発性メモリに容き込む欝水項1~3の何れかに記憶の 1億制御ユニットの検査方法。

請求項 8】第1の制御ユニットが不正である旨が判定 された状態で、第1の制御ユニットから外部ツールへの ニータ送信が行われる場合、第2の制御ユニットは、第 の制御ユニットと外部ツールとを枯る通信線にグミー r−タを送出する酸水項1~3の向れかに配数の単数観 ユニットの検査方法。

諸次項7】 請求項8に記載の車敬制御ユニットの検査 活において、

ノベル又はローレベルに保持することでダミーデータを 12の制御コニットは、データの送信ポートを簡単ハイ 送出する単数制御ユニットの複番方法。

00011

(発明の詳細な説明)

特朗平13-202129

発明の反する技術分野】本発明は、車殻制御ユニット の検査方法に関するものである。

夕魯を換えが実施される。また、この装置は、制御メモ りが記憶するソフトウエア (制御プログラム) が正しい 【従来の技術】この種の従来技術として、特関平11-置」がある。同公報の抜殴は、外部ツールにより盤気的 に消去及び音き込み可能な制御メモリ(フラッシュメモ リ)を搭載したECU(単載倒御ユニット)を備え、倍 き換え許可された時にのみ前記制御メモリに対するデー 132097号公報の「中国制御用メモリ費を換え袋 ことを検査するものであり、その特徴として、

・上記サム値の九蛟は外部シーアの内部で行い、その結 BCUで算出したサム値とを共に扱示し、それらを比較 ・予め記憶しておいた制御メモリのサム値(真値)と、 することで正偽判定を行う。

・イグニッションキースイッチのOFFからONへの切 象後にサム値の計算を行う。といった処理を実行する。 果(正偽)のみを返信する。 [0003]

は、BCUで計算したサム値を外部ツールに対してその データをモニタすることにより、BCUにより算出した まま送信する。そのため、BCUと外部ツールとの通信 [発明が解決しようとする課題] 上記公報の従来技術で 圧しいサム値を容易に知り得ることができる。

アを笛き換えなければ変化しないものであるため、外部 ても容易に正規BCUとしてなりすますことが可能とな た偽ECUであっても、外部ツールは正しいサム値(存 【0004】また、他御メモリのサム値は、ソフトウエ チェッカに対して正しいサム値を常に送信するような不 正なプログラムを不正改造者が作成し、それをECUに 6。これは、BCU倒で正偽判定を行う構成でも同様で ある。すなわち、モニタしたサム値を返答する偽プログ ラムを不正改造者が作成することにより、不正故違され に同じ)が返答されたと認識し、正しいBCUであると 因み込めば、正規のサム値算出アルゴリズムを知らな

[0005] 本発明は、上記問題に沿目してなされたも **ができる草栽樹御コニットの物査方法を提供することで** のであって、その目的とするところは、中戯慰御ユニッ トを正しく検査し、ひいては不正改造の防止を図ること

テップ、(2)第1の制御ユニット内のメモリのサム値 を貸出し、数算出したサム値を第2の制御ユニットに送 習する第2のステップ、(3) 第2の制御ユニットにお 外部シールから第1の制御ユニットへ送信する第1のス 【親題を解決するための手段】請求項1に記載の車協制 卸ユニットの検査方法では、(1)サム値の算出指令を [0000]

いて受倒したサム値を予め用窓された耳のサム値と比較

3

3

し、その比較判定の結果から第1の例即ユニットを検査する第3のステップ、(4)前記検査結果を外部ツールに送信する第4のステップ、といった各ステップを順に実施する。それは、仮に正規の制御ユニットが不正改造され、メモリの正しいサム値を外部ツール側に返信できるような不正なプログラムが制御ユニットの改造又は置換を件せて実施しなければ、偽の制御ユニットが正規の制御ユニットとしてなりずまずことはできない。その結果、車載制御ユニットを正しく検査し、ひいては不正改造の防止を図ることができる。

【0007】上記売明は特に、フラッシュメモリ等、電気的に審き換え可能な不揮発性メモリにて第1の制御ユニット内のメモリが構成される場合に有効である(請求項2)。

【0008】請求項3に記載の免明では、前記第2のステップにおいて、外部ツールが接続される通信線とは異なる別の通信経路を用いて、第1の制御ユニットから第2の制御ユニットへサム値を送信する。本免明によれば、第1の制御ユニットから発信されるサム値の算出結果が外部ツールで受信されることがないので、外部ツール側で本来必要でないデータが受信され、それが原因で処理が過乱するといった不都合が回避される。

【0009】請求貞4に記載の免明では、外部ツールは、大体管単出指令の送信後、所定の応答待ち時間以内に受信が上交信データを無効とする。つまり、外部ツールがサム値算出指令を送信すると、当該外部ツールは本来、上記簿2〜第4の各ステップが実施される処理時間を経た後、サム値算出指令に応答するデータを受信する。こうした実状にも拘むらず、サム値算出指令の後、直ぐに外部ツールがデータを受信した場合、粉御ユニットが不正改造された可能性が高い。それは、規定に満たない時間で受信したデータを無効化すると共に、影御ユニットが不正改造された可能性が高い。それは、規定に満たない時間で受信したデータを無効化すると共に、影御ユニットが不正改造された目を判断する。

【0010】 請求項5に記載の発明では、第2の衝倒ユニットは、外部ツールがサム値算出指令を送信した後、所定の制限時間以内に第1の制御ユニットからサム値が送信されない場合、当該第1の制御ユニットか不正である目のコード情報を自身(第2の制御ユニット内)の不均発化大モリに書き込む。かかる場合にも、制御ユニットケイ正改造されたことが判定でき、更にその目を不類免性メモリに指針することにより、後々の異常修順に役を任メモリに指針することにより、後々の異常修順に役としてることができる。なお、不知免性メモリに書き込まれたコード情報に、外部ツールからの要求に従い第2の制御ユニットから外部ツールからの要求に従い第2の制御ユニットから外部ツールできる。ない、1111に表

「10011]ところで、第2の帰郷ユニットにより第1の例はコニットで大の第2の帰郷ユニットにより第1の帰郷ユニットで、第2の帰郷ユニットが下正改造されていても、不正改造された当の帰郷ユニットが自身を正規区でいても、不正改造された当の帰郷ユニットが自身を正規

ルは不正改造された粉御ユニットを正規なものと誤って判断するおそれがある。

【0012】そこで、請求項6に配数の免別では、第1の制御ユニットが不正である自が判定された状態で、第1の制御ユニットから外部ツールへのデータ送信が行われる場合、第2の制御ユニットは、第1の制御ユニットと外部ツールとを結ぶ通信額にダミーデータを送出する。これにより、不正改造された制御ユニットから外部ツールへ向けて偽データが後報(無効化)される。従って、不正改造された制御ユニットを外部ツールが正規なものと判断するといった不部合が解消される。

【0013】特に、競求項7に記載したよろに、第2の 影御ユニットは、データの送信ポートを躊埋ハイレベル 又はローレベルに保持することでグミーデータを送出す ると良く、これにより簡易構成での実現が可能となる。 【0014】

【発明の実施の形態】(第1の実施の形態)この発明を 具体化した本実施の形態では、エンジン樹御等を司る器 CUにて車線制御ユニットを構成しており、この名CU に対して外部ツールを接続し、当版区CUの検査やデー 夕の交換等を行うこととしている。以下、その詳細を図 画面に従って説明する。

【0015】図1は、耐御システムの概略構成を示すプロック図である。本システムでは、第1の樹御ユニットとしての第1mで110と、第2の樹御ユニットとしての第2mで20とを備える。これら第1及び第2mでの第2mで20とを備える。これら第1及び第2mでの第2mで10、多重通信線11を介して相互に通信可能に接続されている。第1mでU10は、燃料項針前即や点火時期衝御等、エンジンの主要な制御を受け持つmであり、その内部のマイコン11は、各種制御の中枢をなすでPU12、電気的に消去及び書き込み可能なフラッシュメモリ13、その他図示しないRAMや入出力回路等を備える。

【0016】また、第2区CU20は、エアバッグ制御やABS制御等、補助的な影響を受け持つ足CUであり、その内部のマイコン21は、各種制御の中枢をなすCPU22、電源透断時にも記憶内容を保持する耳EPROM23、その他図示しないRAMや入出力回路等を備える。

【0017】外部ツール30も同様に、CPU、メモリ、入出力回路等からなる周知のマイコン31を備える。この外部ツール30は、第1BCU10の正偽判定をの検査や、同足CU10内のフラッシュメモリ13のデータ音を換えに際し、シリアル通信模しを介して第1及び第2BCU10、20に接続される。これにより、第1及び第2BCU10、20と外部ツール30との間でシリアル通信によるデータのやり取りが行われる。

【0018】第1BCU10の正偽判定 (検査) の概要

を、図2を用いて説明する。かかる場合、フラッシュメモリ13内のデータのサム値と既知の正しいサム値とが比較され、両者が一致すれば、第1ECU10が正規なものであると判断される。なお図2では、処理順序を表すため、(1)~(5)の遊読器号を付している。

[0019] 先ず始めに、サム値の算出指令を含む送信データをシリアル通信線L2を介して外部ツール30から各ECU10,20に送信する(図の(1))。第1ECU10億では、サム値算出指令を受けてフラッシュメモリ13内のデータのサム値Xsumを算出し(図の(2))、その後、そのサム値Xsumを多重通信線L1を介して、すなわち外部ツール30が接続されるシリアル通信線L2とは異なる別の通信経路を介して、第2ECU20に送信する(図の(3))。

【0020】第2ECU20では、受信したサム値Xsumと、予め登録されている真のサム値Xrefとを比較判定し、その判定結果をシリアル適信禁L2を介して外部ツール30に送信する(図の(4),(5))。また、この第2ECU20では、サム値不一致の場合に第1ECU10が不正改造されたことを意味するダイアグコードを記憶する。

【0021】そして、前記判定結果がサム値の一致(Xsum=Xref)を表すものであれば、外部ツール30において第1ECU10が正規ECUであると判所し、前記判定結果がサム値の不一数(Xsum≠Xreり)を表すものであれば、外部ツール30において第1ECU10が偽ECUであると判断する。

【0022】以下には、外部ツール30による第1ECU10の正偽判定に際し、各ECU10,20及び外部ツール30内の各マイコン11,21,31により実施される処理の流れを図3及び図4のフローチャートに彼い既明する。始めに、外部ツール30の処理の流れを図3のフローチャートで説明する。

[0023] 例えば修理工場等において作業者が外部ツール30を操作することで図3の処理がスタートし、先ずステップ101では、コマンド送信処理によりサム信算出指令を各BCU10,20に送信する。また、ステップ102ではタイマセットを行う。このステップ101が返信前処理に相当する。

れている真のサム値Xrefを取り出し、続くステップ

304では、サム値XSum (生データ) と真のサム値

【0024】その後、この外部ツール30では、コマンド送信に対する第28CU20からの受信確認を行う。 すなわち、タイムアウトしていないことを条件に(ステップ103がNO)、ステップ104では、前記ステップ101のコマンド送信に対する応答を第28CU20から受信したか否かを判別する。

【0025】応答が無いままタイムアウトした場合(ステップ103がYES)、そのままステップ107に違む。ステップ107では、通信異常に関するダイアグコードを取り出し、その後、ECU異常の目を判断する。なお、ステップ103がYESの場合、ステップ101

[0027]次に、第1及び第28CU10, 20の処理の流れを図4のフローチャートに使い説明する。ここで、図4(a)は第18CU回10の処理を示し、図4(b)は第28CU20何の処理を示す。先ず、図4

U異常の旨を判断する。

(a) に従い、第1ECU10個の処理の流れを説明する。 る。 【0028】第1ECU10内のマイコン11は、先ず

Xsum=EData (i)

ステップ201において、外部ツール30よりコマンド を受信したか否かを判別し、YESであればステップ2

により、サム値Xsumを算出する。すなわち、フラッシュメモリ13内の規定されたアドレス領域についてアドレス1のデータを全て加算し、その和をサム値Xsumとする。その後、ステップ203では、前記算出したサム値Xsumを多型通信額L1を介して第2BCU20に送債し、本処理を一旦終了する。

【0029】一方、第2ECU20内のマイコン21 は、図4(b)のステップ301において、第1ECU 10よりサム値Xsumを含むデータを受信したか否か を判別し、YESであればステップ302に進み、受信 データからサム値Xsum(生データ)を取り出す。 【0030】その後、ステップ303では、予め登録さ

X refとを比較する。
【0031】両サム値が一致すれば、そのままステップ
306に進み、サム値の比較結果をシリアル強値線12
を介して外部ツール30に対して送信する。この場合、 前配図3の処理では、BCU正常である旨が判断され

【0032】また、両サム値が不一致であれば、ステップ305で第18CU10が不正改造されたことを怠味するダイアグコードをEBPROM23に登録した後、ステップ306でサム値の比較結果をシリアル通信線し2を介して外部ツール30に対して送信する。この場合、外部ツール30による前記図3の処理では、EBP

9

ROM2 3に登録したダイアグコードが取り出されると 共に、BCU異常である旨が判断される。

【0033】なお本実施の形態では、図3のステップ101の処理が本発明の「第1のステップ」に、図4(a)のステップ202、203の処理が「第2のステップ」に、図4(b)のステップ304の処理が「第3のステップ」に、図4(b)のステップ306の処理が

に示す効果が得られる。つまり、上配BCUの検査方法 牧造され、フラッシュメモリ18の正しいサム値(算出 したサム値X8um)を外部ツール30億に返信できる も、第2mCU20の改造又は屋換を併せて実施しなけ **hば、偽のSCUが正規のBCUとしてなりすますこと** [0035] また、外部ツール30が接続されるシリア 1)を用いて、第1mCU10から第2mCU20ヘサ ム値Xsumを送信するので、サム値Xsumが外部ツ -ル30で受信されることはない。それ故、外部ツール 【0034】以上辞述した本実施の形態によれば、以下 によれば、仮に第1BCU10 (正規のBCU) が不正 ような不正なプログラムがBCUに組み込まれたとして 30倒で本来必要でないデータが受信され、それが原因 bできない。その結果、第1ECU10を正しく検査 ル通信線し 2 とは異なる別の通信経路(多田通信線に ひいては不正故途の防止を図ることができる。 「類4のステップ」に、それぞれ数当する。

で処理が混乱するといった不都合が回避される。 [0036] (第2の実施の形態)次に、本発明における第2の実施の形態を観明する。但し、本実施の形態で態は は、上述した第1の実施の形態と同等であるものは影明を簡略化し、第1の実施の形態と回籍であるものは影明を指

(0037)上配算1の実施の形態では、第28CU2 0でサム値の比較判定が行われ、その判定結果のみかシ リアル通信線L2を介して外部ツール3のに送信される ため、この第28CU20の代わりに正規8CUである との偽データをシリアル通信線L2に流すことで、偽の BCUが正規8CUになりすますことが考えられる。す なわち、図5に示すように、第18CU10 (正規8C U)の代わりに偽8CU4のが組み込まれた場合、偽2 CU40自身が「正規8CU」である旨の偽データをシリアル通信線L2を介して外部ツール3のに送信する と、外部ツール3のは偽3CU4のが正規なものである と、外部ツール3のは偽3CU4のが正規なものである と誤判定するおそれがある。

【0038】そこで、その対策として本実施の形態では、第18CU1のが不正である旨が判定された場合に、第28CU2のよりシリアル通信線L2にグミーデータを送出し、偽8CUが「正規8CU」である旨の偽データが通信されることを妨害する。以下、第2BCU2の並びに外部ツール3のによる監視機能について、詳

[0039] 本実施の形態において、外部ツール30

は、前配因3の処理に代えて図6の処理を実施し、第2 BCU20は、前配図4(b)の処理に代えて図7の処 電を実施する。但し、各図において変更の無い処理は同じステップ数を付すと共に、重複する説明を簡素化する。なお、第1BCU10の処理は前配図4(a)をそのまま流用するため、図示及び説明は省略する。

[0040] 図6において、外部ツール30は、ステップ101, 102で通信前処理を行い、その後、ステップ103, 104で第2BCU20からの受信確認を行う。このとき、タイムアウトしておらず且つ、コマンド送信に対する応答を第2BCU20から正常に受信する、ステップ401に進む。

【0041】ステップ401では、コマンド送信(サム 位昇出指令)から所定の応答符ち時間T1が低過したか 否かを判別する。この応答符ち時間T1は、コマンド送 階の後、各BCU10,20で行われる処理の所要時間 を考慮して設定される時間であり、本来は応答データを 受信する筈のない時間である。但し、このT1は勿論、 受信タイムアウトを判定する時間よりも短い時間であ 【0042】データを正常に受信した時に所定の応答符ち時間で1が経過していれば、第28CU20からの受信データが正規データであるとみなし、後続のステップ105に進む。そして、受信データ内に含まれるサム値の判定結果により、第18CU10が正常が異常かを判断する(ステップ105~107)。

【0043】また、応答待ち時間工1前にデータ受信した場合は、受信データが為データであるとみなして当該データを無効とする。そして、重々にステップ107に踏み、ダイアグコードの取り出し、第1BCU10の興格判定を行う。

[0044]つまり、サム値算出指令の後、応答待ち時間11を待たずに直ぐに外部ツール3のがデータを受信した場合、第18CU10か不正改造された可能性が高いと含える。それ故、規定に資たない時間で受信したデータを無効化する。

【0045】一方、図7において、第2mCU2のは、 杉部ツール30からのコマンド受信の旨を判別すると、 ステップ501からステップ502に進み、タイマセットを行う。 【0046】その後、コマンド受信からの経過時間が所定の制限時間12以内であることを条件に(ステップ503がNO)、ステップ504では、外部ツール30からのコマンド送信(サム信算出指令)に応答して第18CU10からサム値を受信したか否かを判別する。

【0047】こうした受信確認の処理において、第1ECU1のからサム値を受信できないまま、コマンド受信からの経過時間が倒限時間T2を超える場合(ステップ503がYES)、ステップ508に進み、異格ダイアグコードをEEFROM23に登録する。すなわちこの

場合、第1BCU10が偽BCUであるとみなし、不正 改造が行われたことを意味するダイアグコードを第2E CU20内のBEPROM23に磐き込む。

(0048)また、制限時間で2以内にサム値を受信すると、後続のステップ505に進む。ステップ505~ 507では、受信データに合まれるサム値Xsumと、登録済みの真のサム値Xrefとを取り出すと共に、それら両サム値を比較する。そして、両サム値が一致すれば、ステップ5.11に進み、サム値の比較結果(この場合に示約が定め結果)を外部ツール30に対して送信す [0049] また、両サム値が不一致であれば、ステップ508で異常ダイアグコードを区区PROM23に登録した後、ステップ508で進む。ステップ509では、所定の受信有効時間T3(ステップ510がYESの期間)内においてBCU異常時における通信線モニタ処理を契施する。なお、受信有効時間T3とは、外部ツール30が受信データを有効とする時間であって、シリアル通信線L2上の偽データを、外部シール30が正規データとしてとり違える可能性がある時間等にはす

[0050] 通信線モニク処理に際し、第2BCU20 は図8の処理を実施する。すなわち、シリアル通信線1 2をモニクし、第1BCU10から外部ツール30に対 して送信されるコマンドがあるかどうかを判別する (ス デッグ601)。そして、コマンド送信が施謀される と、シリアル通信線12上のコマンドを無効化するへ、 送信ボートTxからダミーデークを出力する (ステップ 602)。なお、随級構成を実現する上では、送信ボートTxを診理ハイレスル又はローレスルに保持するに、

[0051]通信線モニク処理をT3期間内で継続した後、ステップ511では、サム値の比較結果(この場合は異常判定の結果)を外部シール30に対して送信し、その後本処理を一旦終了する。

【0052】ここで、通信報モータ処理について、図9のタイムチャートを参照してより具体的に説明する。つまり、第12CU10が協区CUC環域され、その協区CUの送信ボートTxから図示のような協データが送信される場合、第2ECU20は、自身の送信ボートTxを結理ローレベルに保持する。この場合、外部ツール30では、シリアル通信線1.2を介して受信されるデータに関し、ストップビットを検出できないことからエラー発生であると判定され、特殊的に受信データが振物化されることなる。これにより、偽BCUが正規ECUであるようにながにできる。

【0053】なお本実施の形態では、上記第1の実施の形態との違いとして、図7のステップ507の処理が「第3のステップ」に、図7のステップ511の処理が「第4のステップ1に、それそれ級当する。

【0054】以上第2の実施の形態によれば、上記第1の実施の形態における効果に加え、以下の特徴的な効果な過去。

(イ) 外部ツール30年、サム値昇出始令の近面後、所たの応給やち時間11以内に受置した安置ドータを譲移とするでで、第1mCU10岁不正改過された百岁好過に割割するる。

【0055】(ロ) サム値算出指令の後、所定の制限時間T2以内に第1BCU10からサム値が送信されない場合、第2BCU20は第1BCU10が不正改造されたとみなし、その旨のダイアグコードをEEPROM23に普珍込むので、異常判定の履歴が記憶保持できる。また、外部ツール30からの要求に応じてダイアグコードを取り出すことにより、後々の異常診断に役立てるこドを取り出すことにより、後々の異常診断に役立てるこ

[0056] (ハ) 第1 E C U 1 0 が不正改溢された目が単定された状態で、第1 E C U 1 0 から外部ツール3 0へのデータ送間が行われる場合、第2 B C U 2 0 はジリアル通信線 L 2 にグミーデータを送出するので、不正改造された B C U を分表出したとしても、グミーデータで前記為データが設出したとしても、グミーデータで前記為データが破場(無効化)される。従って、不正改造された B C U を外部ツール 3 0 が正規なものと誤って判断するといった不能合か解消される。

【0057】なお本発明は、上記以外に次の形態にて具体化できる。上記各東施の形態では、第1の制御ユニットとして、燃料電射動御や点火時期耐磨等、エンジンの主要な制御を受け持つ第1m010を設け、第2の制御ユニットとして、エアバッグ衝倒やABS制御等、補助は在職で良い。要は、少なくとも2つのECU(簡御ユニット)を備え、被査対象ではない方のECUによりす」値の比較判定を行う構成であれば良い。

[0058]上記名実施の形態では、第1及び第2足CU10,20を多国遠信線に1で接続すると共に、外部ツール30と名区CU10,20とをシリアル通信線に2で接続したが、この通信システムの構成を適宜変更しても良い。要は、サム信算出指令及びサム値比較結果が外部ツール30で送受信される通信経路と、サム値の算出結果が送信される通信経路と、サム値の解出結果が送信される通信経路とが到々に設けられる構成するからに

であればよい。 【図面の簡単な説明】

【図1】発明の実施の形態における耐御システムの報略 構成を示すプロック図。

【図2】BCUの正偽判定の様子を示す説明図。 【図3】外部ツールの処理の流れを示すフローチャー 「。 【図4】第1 E C U 及び第2 E C U の処理の流れを示す フローチャート。

【図5】第2の実施の形態の説明のための概略図。



【符号の説明】

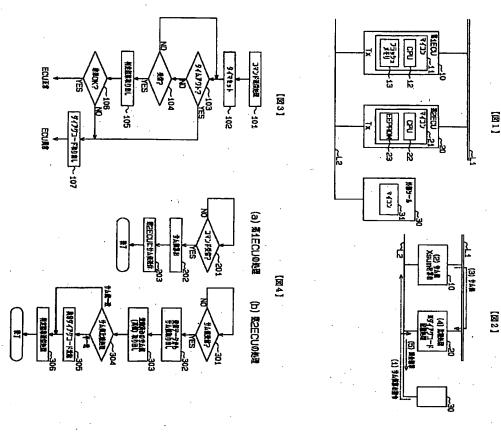
特開平13-202129

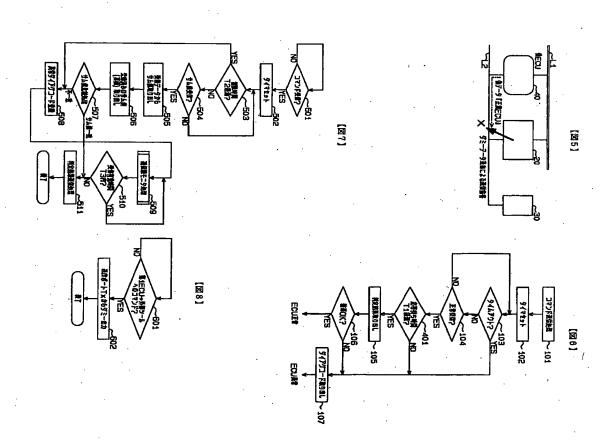
【図6】第2の実施の形態において外部ツールの処理の 流れを示すフローチャート。 流れを示すフローチャート。 【図7】第2の実施の形態において第2ECUの処理の

【図8】通信線モニタ処理を示すフローチャート。 【図9】通信線モニタ処理の動作を説明するためのタイ

[図1]

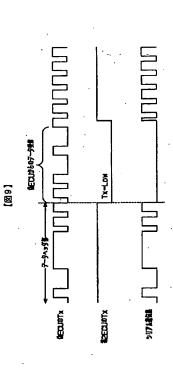
部ツール、L1…多重通信線、L2…シリアル通信線。 0…第2の制御ユニットとしての第2ECU、21…マ マイコン、12…CPU、13…フラッシュメモリ、2 10…第1の制御ユニットとしての第1ECU、11… イコン、22…CPU、23…EEPROM、30…外





8

特開平13-202129



フロントページの税命

國別配手 (51)Int.Cl.7 B 6 0 S 5/00

FI B60S 5/00

F ターム(参考) 3DO26 BA22 BA28 3GO34 BAGO DA32 EBGE EB22 5BO01 AA14 AB01 AC01 AD03 AE01 5BO18 GA03 GA06 GA10 BA31 BA31 JA26 KA12 NA06 BA11 BA12 5GC23 AA10 CC08 DD03 EB11 EB19 9A001 BB03 EE34 JJ77 LL06

THIS PAGE BLANK (USPTO)